PACKET REPEATING APPARATUS, PACKET REPEATING METHOD, PACKET REPEATING PROGRAM, AND COMPUTER READABLE RECORDING MEDIUM RECORDED WITH PACKET REPEATING PROGRAM

Publication number: JP2003289332 (A)

Also published as:

Publication date: 2003-10-10

P3597513 (B2)

Inventor(s): SAKATA YUKIMITSU: GOMI RYOICHI: HAYAKAWA SUKEYUKI; SUGISAKA KOJI: KONDO SEIJI: TAMURA NOBORU: ENDO HIDEKAZU; WATANABE TOMONOBU; KANEBAKO TOSHIAKI;

TSUKADA KEIICHI: NAKAHARA HIROYUKI: MATSUOKA TOSHIKIMI: UBUKATA HIROAKI: FUKATSU TAKESHI: MUKAI MITSURU; KOMORIDA ISAMU; TOYAMA YOSHIHIRO NTT COMWARE CORP

Applicant(s):

Classification: - international:

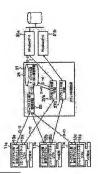
G06F15/177; G06F13/00; H04L12/56; G06F15/16; G06F13/00; H04L12/56; (IPC1-7): H04L12/56; G06F13/00; G06F15/177

- European:

Application number: JP20020093039 20020328 Priority number(s): JP20020093039 20020328

Abstract of JP 2003289332 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To avoid packet transmissions from being concentrated to a specific server.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-289332 (P2003-289332A)

(1²2003-289332A) (43)公開日 平成15年10月10日(2003, 10, 10)

(51) Int.Cl. ⁷		識別割号	PΙ		テーマコート*(参考)				
H04L	12/56	100	H04L	12/56	1.002	5 B 0 4 5			
G06F	13/00	520	C 0 6 F	13/00	520C	5 K 0 3 0			
	15/177	674		15/177	674A				

審査請求 有 請求項の数6 OL (全 16 頁)

(21)出贖番号	特顧2002-93039(P2002-93039)	(71)出顧人	397065480
			エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社
(22) 出版日	平成14年3月28日(2002, 3, 28)		東京都港区港南一丁目9番1号
		(72)発明者	坂田 幸光
			東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ
			ィ・ティ・コムウェア株式会社内
		(72) 発明者	五味 良一
			東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ
		a. 44	ィ・ティ・コムウェア株式会社内
		(74)代理人	
		, , , ,	弁理士 三好 秀和 (外3名)

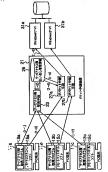
最終頁に続く

(54) [発明の名称] パケット中継装置、パケット中継方法、パケット中継プログラムおよびパケット中継プログラム を記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体

(57)【要約】

【課題】 特定のサーバに対してパケット送出が集中することを回避する。

【解決手段】 (a) 複数のサーバのアドレスおよび各サーバのアクセス権払い出し可否情報を記憶する記憶手 促25と、(b) サーバアウセス権取得リクエストを合 むパケットを受信したら、アクセス権取得リクエストを合 むパケットを受信したら、アクセス権は、返信するととも は、抽出されたサーバのアドレスとケーパアクセス権 得リクエスト発信元端末のアドレスとを関連付けて、記 健手段25に記憶させるサーバアクセス権管理手段23 と、(c) サーバアクセス権管要手段23 と、(c) サーバアクセスを管理手段23 と、(c) サーバアクセス権管要手段23 と、(c) サーバアクセスを管理手段23 と、(c) サーバアクセスを管理手段23 と、(c) サーバアクセスをであるサーバのアドレスに すり替えるとともに、パケットの発信元アドレスをパケット中継手段 27と、を備える。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のサーバのアドレスおよび各サーバ のアクセス権払い出し可否情報を記憶するサーバアクセ ス権払い出し管理情報記憶手段と、サーバアクセス権取 得リクエストを含むパケットを受信したら、前記アクセ ス権払い出し可否情報を検索し、アクセス権払い出し可 能なサーバを抽出し、その抽出されたサーバのアドレス を前記サーバアクセス権取得リクエストの発信元端末に 返信するとともに、前記抽出されたサーバのアドレスと 前記サーバアクセス権取得リクエスト発信元端末のアド レスとを関連付けて、前記サーバアクセス権払い出し管 理情報記憶手段に記憶させるサーバアクセス権管理手段 と、サーバアクセス権を取得した前記発信元端末からパ ケットを受信したら、その発信元端末のアドレスに関連 付けて記憶されているサーバのアドレスを、前記サーバ アクセス権払い出し管理情報中から抽出し、前記パケッ トの着信先アドレスを前記発信元端末のアドレスに関連 付けて記憶されているサーバのアドレスにすり替えると ともに、前記パケットの発信元アドレスをパケット中継 装置のアドレスにすり替えるパケット中継手段と、を備 えることを特徴とするパケット中継装置。

【請求項2】 前記アドレスにMACアドレス、IPア ドレスまたはボート番号の少なくとも一つが含まれる請 求項1記載のパケット中総装置。

【輸車項3】 複数のサーバのアドレスおよび各サーン のアクセス権払い出し可否情報を記憶するステップと、 サーバアクセス権取得リクエストを含むパケットを受信 したら、前記アクセス権払い出し可否情報を検索し、ア ウセス権払い出し可否情報を検索し、ア カインスを指出し、その始出されたが エトの別記元端末に返信するともに、前記組出された サーバのアドレスを前記サーバアクセス権取得リクエス ト発信が端末のアドレスとを関連付けて記憶するステッ アと、

サーバアクセス権を収得した前記発信売端末からパケットを受信したら、その発信売端末のアドレスに関連付けて記憶されているサーバのアドレスを、前記サーバアクセス権払い出し衆理情報中から抽出し、前記がケットの着信先アドレスを前記発信売端末のアドレスに収達付けて記憶されているサーバのアドレスにすり替えるとともに、前記パケットの発信元アドレスをパケット中載装置のアドレスにすり替えるアップと、を含むことを特徴とするパケット中載方法。

【請求項4】 前記アドレスにMACアドレス、IPアドレスまたはボート番号の少なくとも一つが含まれる請求項3記載のパケット中総方法。

【請求項5】 コンピュータに、 複数のサーバのアドレスおよび各サーバのアクセス権払 い出し可否情報を記憶するステップと、

い出しり台情報を記憶りるステッノと、 サーバアクセス権取得リクエストを含むパケットを受信 したら、前記アクセス権払い出し可否情報を検索し、ア クセス権払い出し可能なサーバを抽出し、その抽出され たサーバのアドレスを前記サーバアクセス権政党リンストの発信元端末に返信するとともに、前記抽出された サーバのアドレスと前記サーバアクセス権取得リソエス ト発信元端末のアドレスとを関連付けて記憶するステッ ブと、

サーバアウセス権を取得した前記発信売端末からパケットを受信したら、その発信が増末のアドレスに関急付けて記憶されていまかサーバのアドレスを、前記パケットの者信先アドレスを前記発信売端末のアドレスに関連付けて記憶されているサーバのアドレスを対したよれず替えるとした、前記パケットの発信元アドレスをパケット中報装置のアドレスにすり替えるステップと、を実行させることを特徴とするパケット中戦プログラム。

【請求項6】 コンピュータに、

複数のサーバのアドレスおよび各サーバのアクセス権払 い出し可否情報を記憶するステップと、

サーバアクセス権取得リクエストを含むパットを受信 したら、前記アクセス権払い出し可否情報を検索し、ア クセス権払い出し可能なサーバを抽出し、その抽出され たサーバのアドレスを前記サーバアクセス権取得リクエ ストの発品で施生に返信するともは、前記地出され サーバのアドレスと前記サーバアクセス権取得リクエス ト発信が端末のアドレスとを関連付けて記憶するステッ アと、

サーバアクセス権を取得した前記発度ご携末からパケットを受信した。その発信元第末のアドレスに関連付けて記憶されているサーバのアドレスと、前記サーバアクセス維払い出し零理情報中から抽出し、前記パケットの者に売すっているサーバのアドレスにすり替えるととも、、前記パケットの発信元アドレスをパケット中継装置のアドレスにより替えるステップと、を実行させることを特徴とするパケット中継でログラムを記録したコンピューショの表別で削空を記録せ

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、パケット中継装置、パケット中継方法、パケット中継方法、パケット中継プログラムおよび パケット中継プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体に関し、特に特定サーバへのパケット 送保集中を回避する技術に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、多数のパーソナルコンピュータ (PC) において各種ソフトを使用する場合、それらソフトを個々のPCにインストールする必要があった。 [0003]また、ネットワークによって結ばれた複数のコンピュータによる分散処理システムでは、クライア ントとサーバーそれぞれが処理を分散して行うことで、 コンピュータ処理の負荷分散などを図る。例えば、クラ イアントの要求に応じてサーバーがデータベースを更新 し、クライアントがその結果を表示する、といった処理 ができる。

[0004]

【発明が解決しようとする器型】しかしながら、上記従来技術には以下のような問題点があった。例えば、多数のスタンドアロンドCで業務用アプリケーションプログラムを使用していたが、機能追加に伴い処理速度が遅くなってきたため、高速なサーバマシンを用いてクライアント/サーバ(C/S)システムを制装したり、(2)リモートコントロールソフトを用いて、高速サーバマシンを単純に共用することが可能である。ここで「単純に共用」とは、各クライアントが各サーバにアクセス可能であって、複数のクライアントが同一のサーバにアクセスすることを回避するための機能は設けていないという意味で

ある。
【0005】本格的なC/Sシステムを構築する場合、
既存の業務用アプリケーションプログラムを大改造しな
ければならない。また、リモートコントロールソフトを
用いて、高速サーバマシンを単純に共用する場合、特定

のサーバに処理東京が集中するという問題があった。 【00061本専門は、上配課態に譲なてなされたものであり、特定のサーバに処理要求が集中することを回避 可能なパケット中継装置、パケット中継方法、パケット 中継プログラムおよびパケット中継プログラムを記録し、 たコンピュータ読み取り可能な記録媒体を提供すること を目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明は、上記課題を解 決するためになされたものであり、その第1の特徴は (a) 複数のサーバのアドレスおよび各サーバのアクセ ス権払い出し可否情報を記憶するサーバアクセス権払い 出し管理情報記憶手段と、(b)サーバアクセス権取得 リクエストを含むパケットを受信したら、前記アクセス 権払い出し可否情報を検索し、アクセス権払い出し可能 なサーバを抽出し、その抽出されたサーバのアドレスを 前記サーバアクセス権取得リクエストの発信元端末に返 信するとともに、前記抽出されたサーバのアドレスと前 記サーバアクセス権取得リクエスト発信元端末のアドレ スとを関連付けて、前記サーバアクセス権払い出し管理 情報記憶手段に記憶させるサーバアクセス権管理手段 と、(c)サーバアクセス権を取得した前記発信元端末 からパケットを受信したら、その発信元端末のアドレス に関連付けて記憶されているサーバのアドレスを、前記 サーバアクセス権払い出し管理情報中から抽出し、前記 パケットの着信先アドレスを前記発信元端末のアドレス に関連付けて記憶されているサーバのアドレスにすり替 えるとともに、前記パケットの発信元アドレスをパケット中継装置のアドレスにすり替えるパケット中継手段 と、を備えることにある。

(2008) かかる発明によれば、サーバアクセス権の 取得を要求する態末に対して、アクセス権の払い出し可 能なサーバのアドレスを通知することによって、かかる 端末にサーバアクセス可能であることを通知し、かかる 端末からパケット中継装置にパケットが送られてきた ら、そのパケットの着信先アドレスを割り当てられたサーバのアドレスにすり替えることが可能となる。

【0009】また、アドレスにはMACアドレス、IP アドレスまたはボート番号の少なくとも一つか含まれる ことが穿ましい。MACアドレスとは、媒体アンセス制 網アドレスのことである。IPアドレスとは、ダンター ネットプロトコルアドレスのとである。ボート番号と は、アプリケーションプログラムによって提供される 信サービスを誤算する情報であり、例えば、ファイル転 送(FTP)には「21」、遠隔ログイン(TELNE T)には「23」が一般的に使用される。

[0010]

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら本発明 の実施の形態を説明する。

[0011] 〈南:実施形理〉第1実施形理と、PC (パーソナルコンピュータ) の処理能力では、十分な政 果が得られなくなったため、PC上で使用していたプロ グラムを畜性能なサーバマシンに移送し、操作態末とし ては従来使用していた PCを継続して使用するという場 合である。

【0012】図1は本発明の実施の形態にかかるPC端末、パケット中継装置21、Windows (登録商標)サーバからならシステムの構成を示すブロック図であり、図2~図5は図1のシステムの処理の流れを示すフローチャートである。

【0013】図1に示すように、本発明の実験の形態にかかるBC端末11では、Windowsサーバ31へのアクセス権を取得するためのサーバアクセス権取得プログラム13と、Windowsサーバ31から画面を引き込むことが可能なリモートコントロールソフト15と、が動作している。

[0014] 図 に基づいて、第1 実施形態における処理の優要を説明する。(1-1)まず、PC端末11のサーバアクセス権を視了ログラム13がパケット中継装置21のサーバアクセス権管理手段23にサーバアクセス権を報をリクエストする。(1-2)次に、サーバアクセンス権を領集手段23がサーバアクセス権を払い出す。

(1-3) 次に、サーバアクセス権を取得したPC端末 11は、リモートコントロールソフト15を用いてパケ ット中継装置21のIPパケット中継手段27にコネク ションする。(1-4)次に、IPパケット中継手段2 7は、サーバアクセス権払い出し管理情報を参照し、P C端末 11に割り当てられているサーバ31の1Pアド 人名を調べる。(1-5) 次に、1Pパケット中継手段 27は、PC端末11に割り当てられているサーバ31 にパケットを送信する。(1-6) そして、1Pパケット 中継手段 27は、コネクション配を使出したら、サー バアクセス権を解放する。(1-7) なお、PC端末1 1にサーバ31が割り当てられていない場合は、サーバ アセス権を解放する。

【0015】PC端末11は、キーボードやマウスなどの入力手段と、CRTや総晶ディスプレイなどの表示手段、BIOSなどが記憶されているROMと、プログラムの作業領域として使用されるRAMなどの主能性サースを、サーバアウス本物でサーブラムが記憶されるHD Dなどの相別応律チ段と、プログラムをデコードし、実行するCPUなどの演集・簡単手段とを有する。

【0016】また、パケット中継装置21は、PC端末 11のWindowsサーバ31へのアクセス報管領 さカサーバアクエ報管領手段23と、PC端末11に 割り当ご可能なサーバへのアクセス機の払い出し状況を 管理するために必要な情報を記憶するサーバアウモス機 が、出し管理情報記憶手段25と、PC端末11とWindowsサーバ31との間でインターネットプロトコ ル(IP)を用いて送受信されるパケットを中継するI Pパケット中継手段27と、を有する。

【0017】PC端末11とパケット中継装置21とは 同一のLANに接続され、パケット中継装置21とサー パ31とはインターネットなどの公衆回線または専用回 線を介してパケットを送受信するとしても良い。

[0018]また、PC施末11とパケット中華装置21はイングーネットなどの公衆回線または専用回線をかしてパケットを必要信し、パケット申離装置21とサーバ31とは同一のレANに接続されるとしても良い、「0019]図2~図5に基づいて、PC施末11、パケット中継装置21はよびケット中継手段27の行れた。なお、パケット中継手段27の大学を専用回路として具備しても良い。また、パケット申継手段27のイアクとな機管乗段23年1アパケット中継手段27の大学と表情を表している。以前に、アケット中継手段27をプログラとを用いて実現する。としても良い。以下の説明では、サーバアクとな機管乗23などは、プログラとを用いて実現する。

【0020】図2に示すように、ステップS101で、 PC端末11においてサーバアクセス権取得プログラム 13が起動し、ステップS103で、サーバアクセス権 取得リクエストをサーバアクセス権管理手段23に送信 する。

【0021】PC端末11におけるサーバアクセス権取

得プログラム 13の起動と並行して、パケット中継装置 21においては、ステッア5201で、サーバアクセス 権管理コログラムが起動する、ステッア5203で、サ ーパアクセス権管理プログラムは、サーバアクセス権取 得リクエストを受信する、ステップ5205で、サーバ アクセス権払い出し管理情報を読み出し、使用可能な空 きサーバ31を選択する。

【0022】図6に基づいて、サーバアクセス権払い出 し処理を説明する。サーバアクセス権払い出し処理は、 サーバアクセス権取得リクエスト51とサーバアクセス 権払い出し管理情報とを組み合わせて実現する。

【0023】(1)サーバアクセス権取得リクエスト5 1には、利用要求サーバグループ名、リソース消費量、 パスワード情報、最大無適に時間などが含まれる。

バスソード情報、最大無曲品時間などが含まれる。 【0024】利用要求サーバグループ名は、後述するサ ーバグループを指定するための情報である。

【0025】リソース消費量は、サーバアクセス権取得 リクエストを送信したPC端末へWindowsサーバ 毎別当てることによって、そのWindowsサーバ においてどれだけのサーバリソースが続かするかを示す 情報である。後述するサーバ毎総リソース情報、サロバ 毎残リソース情報とリナース消費量とに基づいて、対応 するサーバグループの中から1台のWindowsサーバを顕信する。

【0026】例えば、リソース消費量が「20」、割り 当で機補サーバの残リソース量が「30」であった場 合、割り当で後のWindowsサーバの残リソース量 は「10」となる。

【0027】また、残リソース量が「100」のWindowsサーバと「300」のWindowsサーバが割り当て候補となっている場合は、残リソース量が多い方のWindowsサーバが優先的に割り当て対象となる。

【0028】さらに、Windowsサーバの占有が必要な場合には、リソース消費量に「ALL」を設定する。リソース消費量が「ALL」と設定されているPC 端末が刺り当たられたWindowsサーバの残リソース量は、「0」になる。

[0029] バスワード情報は、サーバアクセス機の取得を許可するか否かを判断するための認証情報である。 (0030] 及此議信時間は、ユーザがPC部余を使用している時に、パケット中総装置が許容する無道信時間以上の無適信時間以上の無適信時間以上の無適信時間以上の無適信時間以上の無適信時間が経過した場合、パケット中継装置は、中間コネションを機関的に切断する。

【0031】(2)サーバアクセス権払い出し管理情報 サーバアクセス権払い出し管理情報には、サーバグルー 庁精報251、サーバ毎総リソース情報252、サーバ 毎残リソース情報253、認証情報254および中継状 態情報255が含まれる。 【0032】サーバタループ情報251は、アフリケーションサーバ、データペースサーバなどのサーバの用途を定義し、かつ各サーバがどのグループに属するかを定義する。PC端末11から送信されるサーバアループが含まれている。そして、パケット中継装置21が有するサーバグループ情報251と、サーバアクセス権取得リクエスト51に含まれる利用要求サーバグループ名とに基づいて、PC端末ユーザが希望するサーバが適切に選択された。PC端末ユーザが希望するサーバが適切に選択される。

[0033] なお、サーバグループ名については、多重 設定が可能である。多重設定とは、例えば、サーバAと サーバBとが関するグループに「サーバグループX」と いう名を付与し、かつサーバAとサーバCとが属するグ ループに「サーバグループY」という名を付与すること を言う。

【0034】サーバ31は、サーバに搭載するアプリケーションプログラムに応じてグループ分けしても良く、 また、サーバ31が設置されている地域に応じてグルー プ分けしても良い。

(0035)また、サーバグループ情報251には、各 グループ毎に接続を許容するPC類末11のIPアドレ スを設定しても良い、接続を許容するIPアドレスを 度することによって、許容されていないPC類末11か らの接続を拒否することができる、なお、接続を許容す るりで観末11のIPアドレスが設定されていない場合 は、全てのPC類末11から接続を受け入れる。

[0036] サーバ毎総リソース情報とう2には、サー バ毎の処理能力値を総リソース情報として設定する。P C端末11から送信されるサーバアクセス権収得リクエ ス51トには、リソース消費量が含まれている。サーバ 割り当てが行なかれる毎に、割り当てを受けたサーバ3 1のリソースは、割り当てられたPC端末11によるリ ソース消費量がだけ、減少する。

【0037】サーバ毎残リソース情報253は、各サーバ31比現在いくらのリソースが残っているかを示す。 【0038】認証情報254は、サーバアクセス権の取得を要求するPC増末11に対してパスワード認証を行うための情報である。

【0040】図2のステップS207で、PC端末11 に割り当てるサーバが決定した場合はステップS209 に進み、PC端末11に割り当てるサーバが決定しない 場合はステップS21に進む。

【0041】ステップS209で、サーバアクセス権払い出し管理情報にサーバアクセス権を取得したPC端末 11の11アドレスを設定する。ステップS211で、サーバアクセス権を設備できたが否かに関する情報が、 PC端末11に返送される。ステップS213で、サーバアクセス権を関係である。ステップS213で、サーバアクセス権管理プログラムが終了する。

【0042】ステッアS105で、PC端末11はサーバアクセス権を限守さたが否かの解除を受信さえる ステッアS107で、PC端末11の表示手段にサーバア クセス権を取得できたか否かの結果が表示され、PC端 末11のユーザにその結果が認まれる。ステップS109で、サーバアクセス権取得プログラムが終了する。 (0043】以上が、PC端末11におけらサープラム では取得プログラムおよびパケット中継装置21におけるサーバアクセス権管理プログラムの起動から終了まで処理の流れておる。

【0044】次に、図3について説明する。図3のステップS111では、リモートコントロールソフト15が 対象し、パケット中継装置21にコネクションを要求すった。

【0045】ステップS221では、IPパケット中継 プログラムが起動する。ステップS223で、IPパケット申載プログラムは、リモートコントロールソフトの サーバ側プログラムによって監視されているボートの代 理リッスンを開始する。ここで、「代理リッスン」と は、リモートコントロールソフトのサーバ側プログラム によってリッスン(listen)されているボートと同じボートを、IPパケット申載プログラムがリッスンするこ とを言う。ステップS225で、IPパケット中載プロ グラムは、リモートコントロールソフトのサーバ側プロ グラムと見せかけて、コネクションを受け付ける。

【0046】ステップS227では、IPバケット中継 プログラムは、サーバアクセス権払い出し管理情報中 に、コネクションを要求してきたPC端末11のIPア ドレスが設定されているかを調べる。

【0047】ステップS229で、コネタションを要求してきたPC端末11の1Pアドレスがサーバアクセス 様払い出し管理機争に設定されていない場合は、 テップS231に進み、IPパケット中総プログラムは、 PC端末11からのコネラションを切断し、終了すること ステップS229で、コネションと要求してきたPC 端末11のIPアドレスがサーバアクセス権払い出し管 理情報に設定されている場合は、ステップS233に 進み、IPパケット中継プログラムは、割り当て済みの サーバ31にコネクションを要求する。

【0048】ステップS301で、リモートコントロー

ルソフトのサーバ側プログラムが、起動する。ステップ S303で、リモートコントロールソフトのサーバ側プ ログラムが、IPパケット中継プログラムからのコネク ション要求を受け付ける。

【0049】次に、図4について説明する。図4のステップS241で、IPパケット中継ブログラムは、無中継状態が所定時間以上続いたかを調べる、ステップS241の結果が、YESである場合はコネクションを切断し、NOである場合はステップS243に進む。

【0050】ステップS243で、IPパケット中雄プログラムは、PC端末11とサーバ31との間のコネクションが引斯されたかを調べる。ステップS243の結果がNOである場合は、ステップS245に進む。

【0051】ステップS245で、IPパケット中継ア ログラムは、サーバ関コネクションからパケットを受信 したかを調べる。ステップS245の結果が、YESで ある場合はステップS247に進み、NOである場合は ステップS251に進む。

【0052】ステップS247では、サーバ側コネクションから受信したパケットを、PC端末11へ送信す

【0053】ステップS121で、PC端末棚のリモートコントロールソアト15は、IPパケット中離プログラムとの間でパケットの選受信を行う、PC端末11のユーザが、PC端末11の表示手段上に引き込んだ面面して、アプリケーションソフトを実行する。具他的には、PC端末11の入力手段を用いて数値データや文字データを入力すると、これらデータにはケットと変受により返している。というではパケットと変受はより返し合われる。かがケットと変受はより返し合われる。かがケットと変受はより返し合われる。かがケットと変受はより返し合われる。かがカゲットと変受により返しておいる。というによりないから、PC端末のリモートコントロールソフトは、パケット送受には多いとして表情であります。など、PC端末側のリモートコントロールソフトは、パケット送受信を表情であります。というによいだケット送受によりないます。

【0054】ステップS249で、IPパット中継ブログラムは、無中継状態を監視するタイマーをリセット する、ステップS251では、PC端末側コネションからパケットを受信したかを調べる。ステップS251 が結果がYESである場合はステップS253と進み、ステップS251の結果がNOである場合はステップS 257に進む。

20055] ステップS253では、PC端末側コネクションから受信したパケットを、サーバへ送信する。 10056] ステップS311で、サーベ駅のリモートコントロールソフトは、IPパケット中棚打ログラムと の間でパケットの送受信を行う。PC端末の人力手段を Hパスユーザが行った指示に添がパ、サーバ上でアプ リケーションソフトが動く、かかるアプリケーションソ guage)ファイルやXML (Extensible Markup Language)ファイルなどの画面指画情報は、プレットに含まれるデータとして、パケット中継装置 21 を経由してPC 端末11に送信される。パケット中継装置 21 を終わる。かかるパケットの送受信の選手組は通って説明する。なお、サーバ側のグラ・トコントロールソフトは、異常時にコネクション切開信号を送信する。

【0057】ステップS255では、無中継状態を監視 するタイマーをリセットする。

【0058】次に、図7に基づいてパケット中継処理を 説明する。図7に示すように、PC端末から送信されパ ケット中継装置が受信するパケット71では、発IPア ドレスはPC端末のIPアドレスであり、着IPアドレ スはパケット中継装置のIPアドレスである。そして、 パケット中継装置から送信されサーバが受信するパケッ ト73では、発IPアドレスはPC端末のIPアドレス であり、着IPアドレスはパケット中継装置のIPアド レスである。つまり、パケット中継装置によって、発工 Pアドレスが「PC端末のIPアドレス」から「パケッ ト中継装置のIPアドレス」にすり替えられ、着IPア ドレスが「パケット中継装置のIPアドレス」から「サ ーバのIPアドレス」にすり替えられる。なお、パケッ ト中継装置21によって、発IPアドレスと着IPアド レスはすり替えられるが、マウスやキーボードによるイ ベント情報等のデータは変化しない。

【0060】次に、図5について説明する。図5のステップS131で、PC端末側のリモートコントロールソフトを終了する。

【0061】ステップS261で、IPパケット中継プログラムは、PC端末側コネクションおよびサーバ側コネクションを切断する。

【0062】ステップS263で、IPパケット中継プログラムは、サーバアクセス権払い出し管理情報から、コネクションが切断されたPC端末11のIPアドレス

等の中継状態情報を消去する。前記の如く、中継状態情報には、PC端末のIPアドレスと、サーバのIPアドレスと、サーバのIPアドレスと、サーバのIPアドレスと、大学のIPアドルスと、サーバアクセス権取得リンエストの内容とが含まれる。中継状態情報を消去する際、サーバ研究リソース情報で33を更新する。具体的には、コネクションの切断によって解放されたリソース量分だけ、残りソース値を増加させる。

【0063】ステップS265で、IPパケット中離プログラムを終了する。

【0064】ステップS321で、リモートコントロー ルソフトのサーバ側プログラムを終了する。

【0065】第1実施形態によれば、どのサーバを使用 するかという決定を、サーバアクセス権管理プログラム が行うので、PC端末のユーザ任せにならない。このた め特定のサーバにアクセスが集中し、処理効率が低下す るという事態を回避しうる。また、既存のソフトを殆ど そのまま使用することができる。ここで「既存のソフ ト」とは、既存のリモートコントロールソフトを言う。 さらに、PC端末へは、プログラムサイズの小さなサー バアクセス権取得プログラムやリモートコントロールソ フトをインストールするだけで良く、サイズの大きな業 務アプリケーションソフトのインストールが不要とな る。このためインストールに要する時間が短くて済み、 またPC端末のリソース消費量が少なくて済む。そし て、業務内容に変更が生じた場合には、少数のサーバマ シンについてのみ業務アプリケーションソフトをバージ ョンアップすれば良く、多数のPC端末についてはサー パアクセス権取得プログラムやリモートコントロールソ フトをバージョンアップする必要はない。

【0066】 < 第2実施形態 > 第2実施形態は、UNIX(登録商標)ワークステーションを端末として使用しているC/S(クライアント/サーバ)システムにおいて、多数のPCも端末として使用可能にする場合である。

[0067] 図らは木秀明の実施の形態にかかるPC端末11、UNIX一WS端末17、バケット中継装置2 1、UNIXサーバ(仮想無末)33、業務サーバ35 からなるシステムの構成を示すブロック図であり、図9 ~図12は図8のシステムの処理の流れを示すブローチャー下ある。

【0068】ここで、UNIXサーバ(仮想端末)33 とはソフトウェアで作り出された仮想の端末のことであ り、業務サーバ35とは在庫管理などの業務を処理する ために用いるサーバのことである。

【0069】図8に示すように、第2実施形態のシステムでは、PC端末11はパケット中継装置21および仮 想端末33を介して業務サーバ35を利用しているが、 UNIX-WS端末17はパケット中継装置21および 仮規端末33を介することなく業務サーバ35を利用す A

【0070】PC端末11では、サーバアクセス権取得 プログラム13と、PC用 アーバアログラム16とが 起動している。メサーバを設するメアライアンドと メというゴロトコルで各種の情報をやりとりする。Xサ ーバが面前表示やデーク力の受け付けとし、Xクライ アントは入力されたデータを利用して動作する。

【0071】図8に基づいて、第2実施形態における処 理の概要を説明する。(2-1)まず、PC端末11の サーバアクセス権取得プログラム13がパケット中継装 置21のサーバアクセス権管理手段23にサーバアクセ ス権取得をリクエストする。(2-2)次に、サーバア クセス権管理手段23がサーバアクセス権払い出し管理 情報を参照/更新し、サーバアクセス権を払い出す。 (2-3)次に、サーバアクセス権の払い出しが行われ た場合、特定ボートを監視するサーバアクセス権管理手 段23は、UNIXサーバ33のアプリケーションを起 動し、監視中のボートにXコネクションする。(2-4)次に、UNIXサーバ33のXクライアントがIP パケット中継手段27に対してXコネクションを張る。 (2-5)次に、IPパケット中継手段27は、PC端 末11のXサーバプログラム16にXコネクションを張 り、IPパケットの中継を行う。(2-6)そして、I Pパケット中継手段27は、コネクション断を検出した ら、サーバアクセス権を解放する。(2-7) PC端末 11に割り当て可能なサーバ33がない場合は、サーバ アクセス権取得エラーとなる。

【0072】図9〜図12に基づいて、PC端末11、UNIX〜WS端末17、パケット中総装置21、UN Xサーバ 仮型組末)33、おび実務サーバ35の 処理の流れを説明する。以下の説明においても、サーバアクセス権管理手段23等はプログラムにより実現されるものとする。

【0073】図9に示すように、PC端末11において は、ステップS501で、サーバアクセス権取得プログ ラム13が起動し、ステップS503で、サーバアクセ ス権取得リクエスト51をパケット中継装置21に送信 する。ステップS505で、PC端末11は、サーバア クセス権を取得できたか否かの情報を受信する。ステッ プS507で、PC端末11の表示手段にサーバアクセ ス権を取得できたか否かの結果が表示され、PC端末1 1のユーザにその結果が通知される。ステップS509 で、サーバアクセス権取得プログラム13が終了する。 【0074】PC端末11におけるサーバアクセス権取 得プログラム13の起動と並行して、パケット中継装置 21においては、ステップS601で、サーバアクセス 権管理プログラムが起動する。ステップS603で、サ ーバアクセス権管理プログラムは、サーバアクセス権取 得リクエスト51を受信する。ステップS605で、サ 一バアクセス権払い出し管理情報を読み出し、使用可能 な空きサーバを選択する。

【0075】第2実施形態におけるサーバアクセス権払い出し処理も、第1実施形態におけるサーバアクセス権払い出し処理と同様であるから、説明を省略する。

【0076】図9のステップS607で、PC端末11 に割り当てるサーバ33が決定した場合はステップS6 09に進み、PC端末11に割り当てるサーバ33が決 でしない場合はステップS611に進む。

【0077】ステップS609で、サーバアクセス権払い出し管理情報にサーバアクセス権を取得したPC端末 11のIPアドレスを設定する。ステップS611で、 サーバアクセス権を取得できたか否かに関する情報が、 PC端末11に返送される。

[0078] ステップS613で、サーバアクセス権管理プログラムは、Xコネクション受付ボートを決定する。また、IPパケット中継プログラムを起動する。そして、IPパケット中継プログラムは、サーバアクセス権管理プログラムによって決定されたXコネクション受付ボートをリッスyする。

【0079】ステップS615で、IPパケット中継プ ログラムは、UNIXサーバ(仮想無末)33上のXク ライアントを趣動させ、ステップS613において決定 されたボートにXコネクションを要求する。そして、ス テップS617で、サーバアクセス権管理プログラムを 終了する。

【0080】仮想端末33においては、ステップS70 1で、UNIXアプリケーション(Xクライアント)を 起動する。

【0081】以上が、PC端末11におけるサーバアクセス権取得プログラム13およびパケット中継装置21におけるサーバアクセス権管理プログラムの起動から終了までの処理の流れである。

【0082】次に、図10に基づいて説明する。図10のステップS511では、PC端末11においてXサーバプログラム16が記動する。

【0083】ステップS621では、パケット中様装置 21のIPパケット中継アコグラムが、PC端末11の スケーバ16によって監視されているボートを代理リッ スンする。ここで、「代理リッスン」とは、PC端末1 ロスサーバ16によってリッスン(listen)されてい るボートと同じボートを、IPパケット中継アコグラム がリッスンすることを言う、ステップS623で、IP パケット中継アコグラムは、PC端末1のXサーバ1 6と見むがけて、コネクションを受け付ける。

【0084】ステップS625では、パケット中継装置 21のIPパケット中継ナログラムは、パラメータで指 定されたPC端末11のパケーパプログラム16にコネ クションする。ここで言うパラメータには、サーバアク セス権払い出し管理情報中のパラメータであって、サー パアクセス様を付与されたPC端末11のIPアドレス およびポート番号が含まれる。

[0085] ステップS711では、Xクライアントが、パラメータで指定されたXサーバアログラム16に コネクションを要求する。ここで言うパラメータには、サーバアセス権払い出し管理情報中のパラメータであって、図9のステップS615によりパケット中継続置 21から類似されがドート等号が含まれる。

【0086】次に、図11について説明する。図11の ステッア8631で、パケット中継装置21のIPパケ ット中継プログラムは、無中継状態が弾性時間上線い たかを調べる。ステップS631の結果が、YESであ る場合はコネクションを切断し、NOである場合はステップS633に進む。

【0087】ステップS633で、IPパケット中継プログラムは、PC端末11とサーバ33との間のコネクションが切断されたかを調べる。ステップS635に進む。果がNOである場合は、ステップS635に進む。

【0088】ステップS635で、IPパケット中継ブ ログラムは、サーバ側コネクションからパケットを受信 したかを調べる。ステップS635の結果が、YESで ある場合はステップS637に進み、NOである場合は ステップS641に進む。

【0089】ステップS637では、Xクライアントプログラムから受信したパケットを、PC端末11のXサーバプログラム16へ送信する。

【0090】ステッアS639で、IPパケット中継プログラムは、無中継状態を監視するタイマーをリセット する、ステップS641では、PC端末側コネクション からパケットを受信したかを調べる。ステップS641 の結果がYESである場合はステップS643に進み、 ステップS641の結果がNOである場合はステップS 651に離れ、

【0091】ステップS643では、PC端末調コネク ションから受信したパケットを、Xクライアントへ送信 する。ステップS645では、無中継状態を監視するタ イマーをリセットする。

 はすり替えられるが、データは不変である。なお、PC 端末11のXサーバプログラム16は、パケット送受信 の終了時にコネクション切断信号を送信する。

【0093】ステッアS721で、サーバのXクライアントは、IPパケット中能プログラムの間でゲットの必要のを付う。PC端末11の入り手段を用いてユーザが行った指示に基づいて、サーバLでアプリケーションソフトが動く、かかるアプリケーションソフトをして、バケット中報装置で12 経過したアンロボース・パケット中報装置で12 経過したアンロボース・パケット中報装置で12 経過したアンロボース・パケット中は装置で12 経過したアンロボース・パケットは美い異常数と同様である。这気で含され、ケットは第1 実施形態と同様である。とな、サーバのXクライアントは、異常時にコネクション切断信号を送信する。

【0094】次に、図12について説明する。図12のステップS531で、PC端末11のXサーバプログラム16を終了する。

【0095】ステップS651で、IPパケット中継プログラムは、PC端末側コネクションおよびサーバ側コネクションを切断する。

【0096】ステップS653で、1Pパケット中離プログラムは、サーバアクセス権払い出し管理情報から、コネウションが切断されたPC地末11の1Pアドレス等の中域状態情報と55法州去する。前記の如く、中継、短輪構造と55は、PC端末11の1Pアドレスと、サーバ33の1Pアドレスと、予約中、接続中、または切断待ちのいずれの状態かを示す情報と、大地パアクセス権取得リクエスト51の内容とが含まれる。中継状態情報を消滅する際、サーバ研究リソース情報253を更新する。具体的には、コネクションの切断によって解波されたリソース最分だけ、残リソース値を増加させる、ステップS655で、1Pパケット中継ブログラと参えずる。

【0097】ステップS731で、Xクライアントを含むUNIXアプリケーションを終了する。

はUNI Xアプリケーションを終了する。 (00981 新2実施形態によれば、第1実施形態と同様に、どのサーバを使用するかという決定を、サーバア クセス権管理プログラムが行うので、PC端末のユーザ 作せたならない、このため特定のサーバにアウキムが 中し、処理効率が低下するという事態を回避しうる。また、限存のソフトを殆どそのまま使用することができ。 ここで「既存のソフト」とは、既存のメフライラント、 Xサーバプログラムやvirtual tty(vty)やpseudo t り(vty)などの仮想無末用プログラムを言う。さらに、P PC端末やは、アログラムサイズの小さなサーバアリケーショルするだけで良く、サイズの大きな業績アプリケーシャー ルするだけで良く、サイズの大きな業績アプリケーション メソフトのインストールが不要がある。このかめインス トールに要する時間が短くて済み、またPC 郷末のリソ 一ス消費量が少なくて済む。そして、業務内容に変更が 生じた場合には、少数のUN IXサーバマシンについて のみ業務アプリケーションソフトをバージョンアップす れば良く、多数のPC 端末についてはサーバアクセス権 取得フログラムやXサーバアログラムをバージョンアッ アする必要はない。

【0099】またさらに、第2実施形態によれば、UNIX―WS蟾未がUNIXサーバマシンを使用可能であると同時に、PC蟾末もパケット中継装置と仮想端末を介してUNIXサーバマシンを使用可能である。

【0100】また、上述のバケット中能方法において必要とされる各ステップをコンピュータに実行させるプログラムを記録媒体に記録し、これをコンピュータに読み取らせ、実行させることにより、上述したパケット中郷方法を実現することができる。ここで、記録媒体としては、例えばROM、RAMなどのメモリ変に、FDD、HDDなどの磁気ディスク製置、CD-ROM、CD-R、CD-RW、DVP-ROMなどの光ディスク製置、磁気テープ装置などのプログラムを記録できるような装置が含まれる。

[0101] 図13は、これら記録媒体に格納されたア ログラムを読み取り、左に記述されたステップに使っ でデータの規理を表現するコンピューダシステム。13 ジスティ 期間図である。図13に示すように、コンピュー タンステム 13 5が読み取り可能な記録媒体は、例え (、フロッピー/ 登録施撰)ディスク 13 6、コンパク トディスク 13 7、「ピャップ 13 8、カセットテープ 13 9等が挙げられる。このようなパケット中地で プラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体に よれば、パケット中様プログラムの保存、運搬、販売等 を容易に行うことができる。

[0102]

【発明の効果】上記の如く、本発明の実施形態によれ ば、特定のサーバマシンへのアクセス集中を回避するこ とによって、サーバマシンの有効利用が可能となる。 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1実施形態にかかるPC端末、パケット中継装置、Windowsサーバからならシステムの構成を示すブロック図である。

【図2】図1のシステムにおけるサーバ割り当て処理の 流れを示すフローチャートである。

【図3】図1のシステムにおけるコネクション確立処理 の流れを示すフローチャートである。

【図4】図1のシステムにおける I Pパケット送受信処理の流れを示すフローチャートである。

【図5】図1のシステムにおけるコネクション切断後の 処理の流れを示すフローチャートである。

【図6】本発明の第1、第2実施形態におけるサーバア クセス権払い出し管理情報の内容を示す図である。 【図7】本発明の第1、第2実施形態におけるパケット のデータ、発IPアドレスおよび着IPアドレスの内容 を示す図である。

【図8】本発明の第2実施形態にかかるPC端末、UNIX-WS端末、パケット中継装置、UNIXサーバ、 および業務サーパからならシステムの構成を示すブロック図である。

フロこのも。 【図9】図8のシステムにおけるサーバ割り当て処理の 流れを示すフローチャートである。

【図10】図8のシステムにおけるコネクション確立処 理の流れを示すフローチャートである。

【図11】図8のシステムにおける I Pパケット送受信 処理の流れを示すフローチャートである。

【図12】図8のシステムにおけるコネクション切断後 の処理の流れを示すフローチャートである。

【図13】本発明の実施の形態に係るパケット中継プログラムを記録するコンピュータ読み取り可能な記録媒体 およびかかるプログラムを実行するコンピュータシステムの一例を示す概観図である。

【符号の説明】 11…PC端末 13…サーバアクセス権取得プログラム

15…リモートコントロールソフト

16…Xサーバプログラム

17…WS端末

21…パケット中継装置

23…サーバアクセス権管理手段

25…サーバアクセス権払い出し管理情報記憶手段

27…パケット中継手段

31…Windowsサーバ

3 3…仮想端末

35…業務サーバ 135…コンピュータシステム

136…フロッピーディスク

137…コンパクトディスク

138…ICチップ

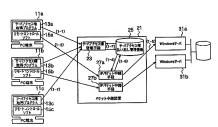
139…カセットテープ

251…サーバグループ情報

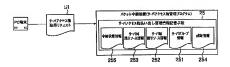
252…サーバ毎総リソース情報 253…サーバ毎残リソース情報

254…認証情報 255…中絲状態情報

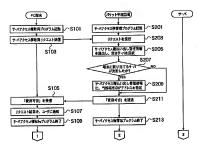
[図1]



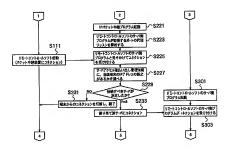
[図6]





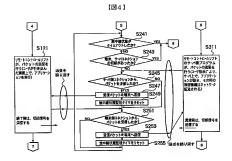


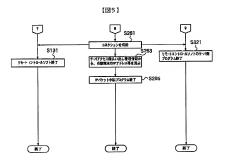
【図3】



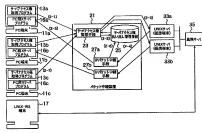
【図7】



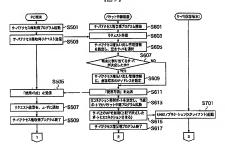


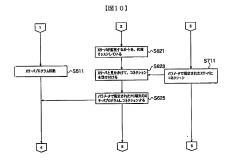


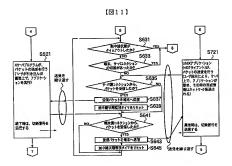




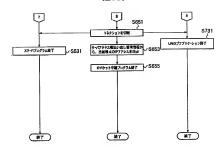
【図9】



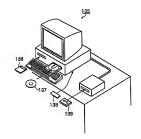




【図12】



【図13】



フロントページの続き

(72)発明者 早川 祐行

東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内

(72)発明者 杉坂 浩二

東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内

(72)発明者 近藤 誠司

東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ

ィ・ティ・コムウェア株式会社内

(72)発明者 田村 昇

東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内

- (72)発明者 遠藤 秀和 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 渡辺 期信 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 金籍 年昭 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 塚田 圭一 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 中原 宏之 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 松岡 稔公 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・ティ・ティ・コムウェア株式会社内

- (72)発明者 生方 宏明 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72) 発明者 深津 武志 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 向井 満 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 小森田 勇 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- (72)発明者 遠山 芳宏 東京都港区港南一丁目9番1号 エヌ・テ ィ・ティ・コムウェア株式会社内
- ドターム(参考) 58045 GG02 GG06 5K030 GA01 HA08 HD03 HD09 LB05 LE03